(11)特許出職公開書号 特開2000 - 228685 (P2000 - 228685A) (43)公開日 平成12年8月15日(2000.8.15)

(51) Int.CL ⁷		機別が分	FΙ		テーマコート" (参考)
H04L	29/06		H04L 13/	00 305B	5 C 0 6 4
H 0 4 N	7/20	630	H04N 7/	20 630	5 K 0 3 4
∥ H04H	1/00		H04H 1/	00 Z	
H 0 4 N	7/167		H04N 7/	167 Z	

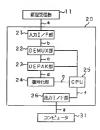
審査請求 未請求 請求項の数13 OL (全 12 頁)

(21)出額維号	特額平11-29100	(71)出職人 000002185 ソニー株式会社
(22) 出版日	平成11年2月5日(1999.2.5)	東京都品川区北品川6 丁目7 番35号
		(72)発明者 藤井 寻 東京隊品川区北品州6 『目7番35号 ソニ 一板式会社3 (74)代理人 10006/736 弁理士 小塩 晃 (外2名) ドシーム(参考) 50084 CAI4 (072 DAV2 DAV3
		98034 AA19 A420 ED03 ED10 ED11 FF01 H02 H12 H12 H16 H161 JJ11 JJ21 MA25

(54) 【発明の名称】 インターフェース装置及び受信装置

(57) 【要約】 【課題】 パーソナルコンピュータ上で衛星連点及び衛 星放送を利用したデータ処理を実現する。 【解決手段】 衛星からの適高さ受信する衛星受信器1

10c. 複数チャンネルのデータストリームから展望のチャンネルを分離さる分階部22と、データが再開除され をデバタタイディンと、場合化データを関する支援 24と、データを削定のフォーマットに支援するCPU 25とされ、最近から井くよがモデータストリームを、バーナルコンピュータ31の外部インターフェースに実施する



機能プロック図

REFAA: PUUZU488 COUNTRY: JAPAN Corres US/UK____

【特許請求の範囲】

- 【請求項1】 衛星からの通信を受信したデータストリ ームが入力される第1のインターフェース手段と、 ト記第1のインターフェース手段から与えられた物質チ
- 上記第1のインターフェース手段から与えられた複数チャネルのデータストリームから所望のチャンネルのパケットを分能する分能手段と、
- 上記分離手段にて分離されたパケットからデータが再構 築されるデパケタイザと、
- 上記デバケタイザにて再構築されたデータを所定のフォ ーマットに変換する副御手段と、
- 外部のコンピュータに接続される第2のインターフェー ス手段とを有することを特徴とするインターフェース装 歪。 「請求用21 ト記解標手的は ト記第2のインターフ
 - ェース手段に接続された外部のコンピュータにより制御 されることを特徴とする請求項1記載のインターフェー ス装置。 【請求項3】 上記第1のインターフェース手段には簿
- 星から送信されたデータを受信する受信器からデータストリームが入力され、
- 上記第1のインターフェース手段は上記受信器に制御信 号を送信する機能を有し、
- 上記第2のインターフェース手段に接続された外部のコ ンピュータは上記削御手段及び上記第1のインターフェ ース手段を介して上記受信器を制御することを特徴とす
- る請求項2記載のインターフェース装置。 【請求項4】 上記パケットを構築するデータは暗号化 されたものであって、
- 上記デバケタイザで再構築された暗号化データを復号す る復号手段をさらに有することを特徴とする講求項1記 並のインターフェース装置。
- 【請求項5】 上記削算手段は、インターネットプロト コルのアドレスと上記第2のインターフェース手段に接 続されたコンピュータの物理層のアドレスとの対応表を 備えることを特徴とする請求項1記載のインターフェー ス築雷.
- 【請求項6】 上記所定のフォーマットとは、いわゆる イーサネット (ethernet) 又はいわゆる IEEE 13 94 規格によるものであることを特徴とする請求項 1記 載のインターフェース装置。
- 【請求明了】 上記第2のインターフェース手段は、彼 数種類のコンピュータアーキャラケトに対応していることを特徴とする請求明1記載のインターコェース装置 【請求明8】 第迄からの確信を受信する受信手段と、 上述受信手段を与えられた態度ナイルのデータール リームかが原のチャンネルのパケットを分離する分離 手段と、
- 上記分離手段にて分離されたパケットからデータが再構 築されるデバケタイザと
- 上記デバケタイザにて再構築されたデータを所定のフォ

- ーフットに交換する制御手段と
 - 外部のコンピュータに接続されるインターフェース手段 とを有することを特徴とする受信装置。
- 【請求項9】 上記制御手段は、上記インターフェース 手段に接載された外部のコンピュータにより前倒される ことを特徴とする請求項8記載の受信等者。
- 【請求項10】 上記パケットを構築するデータは暗号 化されたものであって、
- 上記デバケタイザで再構築された暗号化データを復号する復号手段をさらに有することを特徴とする請求項8記 誰の予望禁錮。
- 【諸家項11】 上記制即手捌ま、インターネットプロ トコルのアドレスと上記インターフェース手房に接続さ れたコンピュータの物理層のアドレスとの対応表を備え ることを特徴とする諸家項8記載の受信装置。
- 【請求明12】 上記所定のフォーマットは、いわゆる イーサネット (ethernet) 又はいかゆる I EEE 13 94 規格によるものであることを特徴とする請求項8記 締めが何談響
- 報/プロスに表示。 【請求項13】 上記インターフェース手段は、複数種 祭のコンピュータアーキテクチャに対応していることを 物帯とする請求項8.記載の予切物帯。

【発明の詳細な説明】

- 【0001】 【発明の属する技術分野】本発明は、衛星を利用してパ ーソナルコンピュータ上でデータの通信及び放送を実現 するために、パーソナルコンピュータの外部のインター フェースと通信を行うインターフェース装置が5呼信数
- 置に関する。 【0002】
- 【従来の技術】ケーブルテレビジョン放送や衛星放送の 受信装置のように、放送されるオーディオデータやビデ オデータのストリームを受信して、外部インターフェー スからオーディオ/ビデオストリームを出力することが できる受信装置が、一般に辞明されている。
- 【0003】変差、機能システムのデジタル化ご申い、 デジタル需量変速、デジタル需量温度の技術が注目され るようになったきた。従来のアナログの規定接続、機造 連接はまじビデオの配配を目的とした用途が多く、デー の配配は計算がサービスとして行れていたり、並 続とデータの送空を行うシステムしかなかった。した し、近年のインターネットの原述に押い、データ返送、 データ電信の課金を対立置さればいれ、データ返送、 データ電信の課金をが立置さればいている。
- 【0004】これに伴い、ビデオ/オーディオのストリームの際にパーソナルコンヒュータ上で利用されるデジ クルデータを受ける名機能を備えた受信法が場所されるようになった。このような受信装置は、データのストリームを出力ボートからパーソナルコンビュータなどに出力できる。
- [0005]

【帝明が縁歩1.ようとする漢語】1.か1、 デジタルデー タを受信する構能を備えた受信装置であっても、受信し た放送データをインターネットプロトコル (internet p rotocol:(P) データグラムとして出力する網碟を持つも の計提供されていたい。

【0006】このため、放送回線を介して受信したデー タをバーソナルコンピュータで利用するためには、それ ぞれのコンピュータに専用の回路ボードを装着するたど の必要があるので、汎用性に乏しく、必ずしも使いやす いものではなかった。

【0007】本を明は、上述の課題に組みてなされるも のであって、バーソナルコンピュータ上から衛星放送の 受信器を制御したり、装置とパーソナルコンピュータと の間で湯位を行うようなインターフェース装置及び受信 装置を提供することを目的とする。

[0008]

【課題を解決するための手段】 トネの課題を解決するた めに、本発明に係るインターフェース装置は、衛星から の通信を受信したデータストリームが入力される第1の インターフェース手段と、上記第1のインターフェース 手砕から与えられた物数チャネルのデータストリームか ら所望のチャンネルのパケットを分離する分離手段と、 上記分離手段にて分離されたパケットからデータが再構 築されるデバケタイザと、上記デバケタイずにて再構築 されたデータを所定のフォーマットに交換する製御手段 と、外部のコンピュータに接続される第2のインターフ ェース手段とを有するものである。

【0009】 F述の課額を解決するために、本等明に係 る受信装置は、衛星からの通信を受信する受信手段と、 上記受信手段から与えられた複数チャネルのデータスト リームから所望のチャンネルのパケットを分離する分離 手段と、上記分離手段にて分離されたパケットからデー タが再構築されるデバケタイザと、上記デバケタイザに て再構築されたデータを所定のフォーマットに空機する 制御手段と、外部のコンピュータに締結されるインター フェース手段とを有するものである。

【0010】上記の本発明によれば、衛星を利用してバ ーソナルコンピュータトで通信、放送を実現するため に、パーソナルコンピュータの外部のインターフェース と通信を行うことができる。

[0011]

【発明の実施の形態】次に、本発明の実施の形態につい て図面を参照しながら説明する。以下では、本発明の好 道な実施の形態として受信装置について説明する。

【0012】本実施の形骸としての受信装置は、図1に 示すように、衛星から送信されるデジタル放送を受信す る衛星受信器11と、衛星受信器11からのデータに拠 理を除すインターフェース装置20とから構成される。 インターフェース装置20は、外部のバーソナルコンビ

ュータ31に接続されて用いられる

【0013】衛星受信器11は、衛星から無線により送 信されるデジタル信号を受信し、所定の処理を施してイ ンターフェース装置20に出力する。具体的には 衛星 からの送信をチューナなどのフロントエンドで受信し、 MPEG2 (moving picturecoding experts group pha se 2) のトランスボートストリーム (transport stres n; TS) を取り出す。そして、このトランスポートスト リームをインターフェース装置20に対して出力する。 【0014】インターフェース装置20は、衛星受信器 1.1からの信号が入力される入力用インターフェース (I/F) 部21と、入力用インターフェース部21か らの信号からパケットを分離する分離部 (demultiplexe r: DEMIX) 2.2と、分離据2.2で分離されたパケットか ら信号が再構築されるデバケタイザ (depacketizer;DEP 原)部23と、デパケタイザ部23からの信号を復号す る復号第2.4と、この受信装置の各部を制御する中央処 理部 (central processing unit; CPU) 25と、外部の パーソナルコンピュータ31に信号を出力する出力用イ ンターフェース部26とを有している。

【0015】MPEG2では、複数のプログラム(番 組)の伝送を可能とするマルチアログラム対応機能が設 けられた。これは、多数の個別の符号化ストリームを、 トランスボートパケットと呼ばれる比較的短い伝送単位 で助分類名電するものである。MPEG2は プログラ ムストリームと、トランスボートストリームと呼ばれる マルチプログラム対応の多重・分離方式との2種類の方 式がある。

【0016】トランスボートパケットのヘッグ部分は、 パケットデータの内容識別情報があり、それによって目 的とするプログラム再年に必要なパケットを分離部を通 じて取り出して毎号する。

【0017】ここで、トランスポートストリーム、上位 層(laser)のデータフォーマットとしては、MPEG 2銀格のプライベートセクション (private section) と、インターネットプロトコル (internet protocol; P) データグラム (datagram) とを使用している。トラ ンスポートストリームのデータは、IPデータグラムが 分割されたものである。

【0018】 ここで、トランスポートの上位層のMPE G2程定のプライベートセクションとは、表1に示すフ ォーマットに従って、データグラムをカプセル化 (enca psulate) するものである。すなわち、データグラム は、"datagram sections" の中にカプセル化される。 この "datagrang sections" のMPEG2トランスポー トストリームへのマッピングは、MPEG2に規定され

ている. [0019]

[表1]

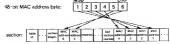
Syntax	No.of b	ts Mnemori
ditueram section()(
table id		uimsbf
section syntax indicator	,	helef
private indicator	- 1	hutel
reserved	,	bsbf
section length	12	nimetri
MAC address 6	8	correctof
MAC address 5	-	Lemon
reserved	2	bsbf
payload scramking control	2	bubf
address, scrambling, control	2	hight
LLC SNAP flag	- 1	huhf
current next indicator	i	belbf
section number	8	sámstrí
last_section_number		same?
MAC_address_4	8	remove
MAC address 3	8	umorf
MAC address 2	8	umshf
MAC address 1		remotel
IO LC SNAP Jbg = T (
LLC,SNVP0		
jeicol		
for()=0;rN1,J1+3) (
P datagrain data byte	8	bilbf
3	-	
}		
Wisection number == last section number) {	
for(j=Q)=Q(j++) {		
stuffing byte	8	bibf
}	-	
}		
if (section syntax indicator = '0')(
checksum	92	ulmdd
Joise(
CRC,3P	30	rochof
)	-	
1		

【0020】 "datagram_section" のデータ構成は、表 1に示すとおりである。

[0021] "datagran_sections" の要素を順に挙げ をと、"table_ild" は、8ビットのデータフィールドで あり、0×3 Etc設定される。"section_systax_indic ator"、"private_indicator" 及び "section_lengt h" は、ISO/IEC13818-6に従って定義さ れる、"reserved" は、2ビットのフィールドであ

り、'11' に設定される。 [0022] "MC_address_[1..6]" は、48ビット とのフィールドであり、現先のMAC (media access c ontero)) アドレスを会んでいる。MACアドレスは 8ビットの6フィールドに労働を利、"W.L.address。」 立め"W.L.address。」を立つテルが付けられる。 "W.C.address。」は、 MACアドレスの最上位パイト を含み、"W.L.address。」は、 表下記パイトをむし、 100231 東公は、 MACアドレスののセション(edica)フィールドへのファッセングを示している。な を、パイトのセトゥの脚子は近に配置されることはなく、 各ペイトの最上位ビットはそのまま先頭に移るれている。

【0024】 【表2】



【0025】 "MX_address" フィールドは、"addres s_scraabling_control" フィールドに示されるように、 明瞭なまたは暗号化されたMACアドレスのいずれかを なわ 【0026】 "payload_scrambling_contorol" は、表 3に示すように、2ビットのフィールドであり、セクションのペイロード (payload) の暗号化モードを定義する。これは、"ML_address_byte_1" に終いて始まる ペイロードを含むが、チェックサムまたはCRC (circ ular redundancy code) 3 2のフィールドを除くもの である、適用される暗号化の方法は、ユーザによるもの である。

[0027]

[表3]

value	payulad scrambing control unscrambtod		
00			
01	defined by service		
10	defined by service		
11	defined by service		

【0028】 "adáresa_scraabling_control" は、表4 に示すように、2ビットのフィールできり、このセク ションのMACアドレスの報号化モードを定義する。こ のフィールドは、MACアドレスの報的な変化を可能に する。時号化の方法はユーザによる。 【0029】

[#41

value	address scrambing control
00	unscrambled
01	defined by service
10	defined by service
11	defined by senice

【0030】 "LLC_SNAP_flag" は1ビットのフラグで おる、このフラグが '1' に設定されると、ペイロード は "MAC_address" 1 "に認いて1つの "LLC/SNAP" カ アセル化されたデータグラムを運ぶ、"LLC/SNAP" 構造 は、選ばれるデータグラムの型を示す、このフラグが "0' に設定されると、セラションは1ドデータグラム

を"LLC/SNAP"のカアセル化なしに含む。 【0031】"current_next_indicator"は1ビットの

フィールドであり、 '1' の値に設定される。 【0032】 "section_number" は、8ビットのフィー ルドである。データグラムが複数のセクションで運ばれ

ルトで、カーノーノスの子供がアとフションで達なれ るときには、このフィールドは分割されたプロセスの中 のセクションの位置を示す。他の場合には、常に設定さ れる。 【0033】 "last_section_number" は8ビットのフ

ィールドであり、データグラムを運ぶのに使われる最後 のセクションの数を示す。すなわち、分割のプロセスの 最後のセクションの数を示す。

【0034】"LLC,SNP"の構造は、ISO/IEC8 802-2 Logocal Link Contor ol(LLC)およびISO/IEC8802-1a Sub Netowork Attachment P oint(SNAP) 社報に応じたデータグラルを含 む、セクションのペイロード (payload) が場号化され ている場合には、これらのパイトは勝号化されている。 【0035】 "IP_datafrax_data_byte" は、データゲ ラムのデータをかパイトである。セクションのペート 対象を含むれている場合には、これらのパイトは時 号を含まている。

10036] "staffing.love"は、オアションの8℃ トロフィールドであり、この間は甘葉には埋きれて いたい、セラションのペイロードが暗号化されている場 合には、これらのパイトは暗号化される。これは、広い スケ環ルウェデークが思生大様である。 "staffing bytes"の形は、"data_trondesst_des criptor" に定義されるデータ等の必要などのなする必

要がある。 【0037】 "checksum" および "GRC_32" は、ISO /IEC18318-15に定義されるように設定され

る。 【0038】上述したデータの伝送に関わる、アログラ 人仕様情報(program specific information;PSI)及び SIについて説明する。

【0039】データのプロードキャスト(broadcast) サービスは、1つまたはごれ以上のプロードキャスト記 達子(descriptor)を含むことにより、データクラム の伝送を示す、各記述予は、"component_tag" 同定子 (fidentifier) によってストリーム関連する。特に、

"component_tag" の値は、PSIプログラムのデータ グラムの伝送に用いられるストリームのマップテーブル (map table) に存在することがある "stream_identifil er" の "component_tag" フィールドと同じである。

【0040】 "data_broadcast_descriptor" は、次の ようなデータから構成される。

【0041】 "data_broadcast_id" は、0×0005 に設定されるフィールドであり、多意プロトコル (mult iprotocol) カプセル化の仕様を示す。 【0042】 "component_tag" は、PSIプログラム

のプロードキャストされるデータのストリームのマップ セクションにある "stream_identifier_descriptor" の "component_tag" と同じ値を有するフィールドであ

【0043】 "selector_length " は、0×02に設定 されるフィールドである。

【0044】 "selector_byte" は、表5に示される、 "multiprotocol_encapsulation_info" 構造を選ぶ、 【0045】

【表5】

Syntax	No.of bits	Mnemonia
multiprotocol encapsulation into 0 (
MAC address range	3	umsbf
MAC IP mapping flag	1	bslbf
alignment indicator	1	bslbf
reserved	3	bslbf
max sections per datagram	8	uimsbf
max soctions per datagram	8	uimsbf

- 【0046】 "mitiprotocol_encapsulation_info" 構造の意味は、次に示す通りである。
- 【0047】 "MoCadress_range" は、表6に示すように、3ビットのフィールドであり、サービス (service) がレシーバ (receiver) を区別するために用いるMACアドレスのバイトの番号を示す。

[0048] [表6]

MAC_address_range	valid MAC address bytes
0x00	reserved
0x01	6
0x02	6,5
0x03	6,5,4
0x04	6.5.4.3
0x05	6,5,4,3,2
0×06	6,5,4,3,2,1
0x07	reserved

- 【0049】 "MC_IP_mapping_flas" は、1ビットの フラグである。サービスはIPをRFC1112に記述 されるMACマッピングに用いる場合にはこのフラグは
- '1'に設定される。このフラグが'0'に設定される と、IPアドレスのMACアドレスへのマッピングはこ の仕様の規定外でなされる。
- 【0050】 "alignmenk_indicator " は、表7に示す ように、1ビットのフラグであり、 "datagram_section" のバイトとトランスポートストリームのバイトとの 間の整列を示す。

[0051]

【表7】

value	alignment in bits
00	8(default)
01	32
10	64
11	128

- 【0052】 "reserved" は、3ビットのフィールドで あり、 '111' に形定される。
- 【0053】 "sax_sections_per_datagram" は、8ビットのフィールドであり、単・のデータグラムのユニットを選ぶのに用いられるセクションの最大の数を示す。 【0054】ストリール型については、サービスでの多

- 重プロトコルのデータストリームの存在は、サービスの プログラムマップセクションのストリーム型を0×0D またはユーザが空楽! た備に等ますることにより示され
- 【0055】MPEG2では、複数のプログラム(番組)の伝送を可能とするマルチプログラム対応機能が設けられた、このマルチプログラミング抗逆機能は、多数の機能の符号化ストリームを、トランスボートバケットと呼ばれる比較的性いに送り起すをいか分割方式により多重
- をする。 【0056】MPEG 2には、アログラムストリームと 共に、トランスポートストリームと呼ばれるマルチアロ グラス対応の沙塞・分能方式がある。トランスポートバ ケットのヘック第分には、バケットデータの内密制を 継があり、それによって目的とするアログラム再生に必 夢なパケットを外露露を描して取り出す。
- 20057 別PEG2トランスポートストリームとは、188バイトの固定長トランスポートストリームとは、188バイトの固定長トランスポートバケットによって多連・分離される。トランスポートバケット自体、固定長で比較的短く構造は単純であるが、接致プログラムのストリームであるため、路階的な運用規定によ
- る。 【0058】続いて、受信装置20を構成する各部について順に提明する。
- (00591入州4インターフェース第21は、集歴受 協器11から入力定れるトランスポートストリールを受 対象り、このトランスポートストリールと対する形態の 態度を行う。例えば、入力インターフェース第21は、 何とは完入れ先出しの記憶手段であるFIFO(firstin first-on)を選入、入力されるトランスポートスト リールの速度とこの帰信装置20における処理速度の調 事を行う。
- 【0060】なお、この人力用インターフェースポ21 は、制御出号に関してはデータの入出力とも行う。 【0061】介護部22は、入力用インターフェース部 21からようなたる複数チャンネルのトランスポートストリームから 分離第22は、入力されるトランスポートストリームか も、あらかじめ設定されたパケット ID (waket ident (ifter) のトランスポートソケットを取り出す。
- 【0062】デバケタイザ部23では、分離部22から 与えられる特定チャンネルのトランスポートパケットか

ら、MPEG2規格のアライベートセクション (privat e section) に規定される I Pデータグラム (internet protocol datagram) が再構築される。

【0063】復号第24は、デバケタイザ23で再構築 されたIPデータグラムが暗号化されている場合には、 暗号の復号処理を行う。

【0064】ここで、IP(internet protocol)と は、ネットワーク内及びネットワーク間の IPデータグ ラムと呼ばれるデータバケットの送受信を制御する、通 信中にその接続を保持し続けないコネクションレス型ア IP・コルである。

【0065】 I Pは、ネットワーク、つまりインターネットのアドレスである I Pアドレスの設定及び調明、 I Pデークダラムが展示。 I Pデークダラムが相手が入りまするでからは経済の制度とび機能を有している。 [0066] すなわち、 I PはTCP(transalission c cotrol protocol / I Pのネットワーク用プロトコルであって、インターネット間のパケットの配送を行うものである。

【0067】具体的には、IPには、TCP/IPプロトコルによるネットワークで使われるアドレスでコンピュータの1D番やのようなIPプレスを、1つのがットで複数のユーザに同時にそのパケットが届くようにする適位指揮であるIPプルチキャスト (milticast) が明いたりな

[0068] CPU25は、後野塩24にで頻整方は、 ボータラウルについ、出カ川・ソラーニース建26 のメディでに会かぜ、坂東庁。 例えば、出カ川・ソラー ファトローラの場合には、イーキャトフレーム (金地 のに変かった。 例えば、出カ川・ソラーフェース建2 6に渡される。また、例えば、出カ川・ソラーフェース 第26は「EEE」394のフレース(frase))場合には、IEEE 1394のフレース(frase)) 別場合は、IEEE 1394のフレース(frase))

[0069] 出力用インターフェース第2名において は、CPU25にてメディアの鞭撻に合わせて残略され たデータが、データリンクアロトコルに合わせで外部に 出力される。例えば、出力用インターコース第2名 は、いかゆるイーサネットやいかゆるIEEE1394 のデータリンクプロトコルに合わせてCPU25から与 えられデータと、外部に出力さる

【0070】なお、この出力用インターフェース銀26 は、前脚出りに関してはデータの入出力ともに行う。 【0071】パーケナルコンピュータ31は、インター フェース銀置20から返られたデータを受信する。すな わち、パーツナルコンピュータ31は、インターフェー ス装置20の出力用インターフェース第26から返られ た、例えばいむゆるイーサネットフレームやいかゆる1 EEE13947レールを、コンピューク側のインター ファースとして受信する

【0072】ここで、データが出力なれる原の使用され 6データリンクの適信先のアドレスが必要である。イン ターフェース装置20は、1Pデータグラムがユニキャ スト (micast.) である場合には、データリンクのアド 人が展プアロトルで (address resolution protocol 部)を使用し、返信先のパーソナルコンビュータ31の 物理解のアドレスを伸え、

【0073】また、インターフェース表面は、1Pデータグラルがマルチキャスト (multicast) であればマルチキャスト (multicast) であればマルチキャストルの方法は、特理ネットワークにより異なる。たとえばイーサネットでは、セグメント内でのパケットがネットワーク上に潜れるので 無限に手限する。ナジがマネス

【 0074 】 愛愛ノードは、自分の媒体アクセス制御 (media access control; MoC) アドレス、プロードキャ ストMACアドレス、マルチキャストに駆している場合 にはそのグループに対応するMACアドレスを宛先とし てものパケットを取り出す

【0075】ここで、上述したARPについて説明し、 体せてARPの迷の処理である逆アドレス解決プロトコ ル (reverse address resolution protocol: RMP) につ いても説明する。

【0076】ARP/RARPは、32ビットアドレス と48ビットの軌理アドレスであるイーサネットアドレ スとMACアドレスを自動的に相互変換するプロトコル で、ネットワーク層であるIP層とデータリンク層との 間に位置している。

【0077】これによって、IP層より上位の層のシス テムはIPアドレスを支加っていたはよいことになる。 また、物理アドレスは一中ホットボード国本の地的 なアドレスを製造メーカが開発的に設定しているので、 IPアドレスはソフトウェアによって柔軟に作成/変更 するととができる。

100783 ARPは、1Pアドレスがあかっている機 予制機プドレスを協立からに提供、18901Pアド レスを協定したARP開ポッセージをキットワープ を定かた、1Pアドレスに対信するレステムは、自分の機 用アドレスと 1Pアドレスは加っているので、その物理 アドレスと 1Pアドレスを描に入るボタッセーを元 で開からせたシェアイムに対して、2000メアルは、 に代よって、1990メアルは、 に代よって、1990メアルとと 1Pアドレスを指して、2000メアルは、 に代よって、1990メアルとと 1Pアドレスを開かるからの他のエント

りを特証更新できる。 【0079】RARPは、ARPとは逆に、物理アドレスがわかっている自分のシステムを含むシステムのIP アドレスを掴をために提かれ、IPアドレスを加りたい システムの物理デドレスをセットして、そのシステムを 相手方としたRARP要求イッセージ、すなわちIPア ドレスの要求をプロードキャストする。 【0080】ネットワーク上には要求にこたえるRAR Pサービスを行う、すなわち、RARP要求メッセージ に対して応答することができる最近、つのRARPサーバがあり、そのシステムが要求元のシステムに対して必 変な情報である物理アドレスと IPアドレスの概を直接 送り返す。

【0081】ARP/RARPで使用されるスァセージ は同一フォーマットで、アロトコルタイアによって誤明 する。その私かのフィールドには、イーサネットなどの ハードウェアインターフェース、ARP要求/定答、R ARP要求/応答などのオペレーション、透信物理アド レス/IPアドレスなどがある。

【0082】これらARP/RARPについては、後に 詳しく説明する。

【0083】プロードキャストは、放送と訳されるとおり、あるシステム内にある全てのノードに対して同一の 情報を送信する。これに対して、1対1の通信をユニキャストといい、その中間がマルテキャストである。

【0084】 イーサネットを利用する場合には、インターフェース装置は、RFC1112に規定されているように、マルチキャストで含れば、PPの通信機・フトレスの下位25bitと '01:00:1E:00:0 0:00' の上段23ビットを組み合わせたアドレスで送回する。

【0085】続いて、受信装置における各段階のデータ について、図2を参照して説明する。

【0086】図1中の廃歴受信第11からインターフェ 一大業度20の入り用インターフェース第21に送られ 6億分は、図2中のAにデオシカン・トランスポート ストリーム (transport stream: TS) ヘッデにインター ネットプロトコル (internetprotocol: IP) ヘッデが緩 き、この他にデオシカに、TSヘッダの他に直接データが 様くパケットである。

【0087】インターフェース要素20の入力用インタ ーフェース第21から分類第22に近られる信号やは、 図2中のCに示すように、トランスポートストリーム (transpert stream: 15) ヘップにインテーネットプロ トプル (internet protocol:19) ヘップが続き、この後 にデータとなるパケットである。または、国2中のDに デオまちに、TSヘッグのRei ロ数データが続くいた。 トである

ドしか。 【0088】分離第22からデバケタイデ第23に送られる信号では、図2中のE及びFに示すように、図2中のC及びFに示すように、図2中のC及びFに示すように、図2中のC及びFに入っずが取り静かれたものとなっている。分離部は、TSヘッグに終って信号を分離した物と、TSヘッグに終って信号を分離した物と、TSヘッグに終って信号を分離した物と、TSヘッグに

ドを取り除いている。 【0089】 デバケタイザ23から復り北部24に送ら れる部号もは、関立中のGC示すように、IPヘッダに 時号化されたデータが終いている。デバケタイザ23 は、この時号化されたデータを保号して、図2中の日に 示すように、IPヘッドに提合化されたデータが続くバ

ケットをCPU25に送る。 【0090】CPU25は、デバケタイザ24からの信 号eに、外部のメディアに関連するデータリンク (data link) ヘッダを付加して、出力用インターフェース部2 6に送る。

【0091】批力用インターフェース第26は、CPU 25から送られる信号すを、外部の・エソナルコンピュ クラ31に信号をとして出力する。信号をおまだ信号を は、図2中の1およびJにそれぞれ示すように、複合後 (生)データにIPへップおよびデータリンクヘッグを 付加したものである。

【0092】続いて、外部のパーソナルコンピュータ3 1から、上述した受信装置を制御する方法について説明

【0093】パーソナルコンピュータ31から、この受 低装置の制御には、基本的にUDP (user datagram pr otocol) / IPを利用する。

【0094】UDPは、フロー制御や順序制御やコネクション確立などを行わない、コネクションレスと呼ばれるデータ伝送プロトコルである。

【0095】UDP/IPの基本フォーマットは、図3 に示すように、IPヘッダと、UDPヘッダと、オペレ ーションコード (operation code) と、オペレーション データ (operation data) とから構成されている。

【0096】パーソナルコンピュータから、受信装置の 衛星受信器11に対する制御パケットのオペレーション コードは、表8に示すとおりである。 【0097】

[#8]

Operation Code	データバイト数	意味
0×0001	2byte	PowerのON/FF 0.000 1 ON
0×0002	2byte	SIDの設定
0x0003	2byte	Componeniの設定
0x0004	2byte	PIDの設定
0x0005	2byłe	Local同波数の設定
0x0006	2byte	儀法の設定

100981 すたわち、オペレーションコード **0,000 ** については、パワー制能に関するものであって、**0 ** はパワーのドドを、**1 ** はパワーのやき意味する。オペレーションコード **0 x 000 2** は、まり は、オペレーションコード **0 x 000 3** は、コンボーホン (capacit) と思いする。オペレーションコード **0 x 000 4** は、P ID (packet idealifier) の変を控制する。オペレーションコード **7 x 000 6** は、P ID (packet idealifier) の変を控制する。オペレーションコード **7 x 000 00 6** は、機能が変化を意味する。オペレーションコード **7 x 00 x 000 6** は、機能が変化を意味する。オペ

味する。 【0099】以上の受信器に対する制御パケットは、い ずれもデータバイト数2byteである。制御の内容 は、このオペレーションコードに載くオペレーションデ

ータとして送られる。 【0100】ここで、PIDは13ビットのストリーム 説別情報であり、パケットの個別ストリームの属性を示

す。また、 '0x' は、16進表示を意味する。 【0101】パーソナルコンピュータからは、このよう なか、レーションコードを合むUDPデータグラムを得 単し、インテーコース構図20に計りたることにより 単型では311を制計する。インテーフェース構図20 のでPU25は、インテーフェース構図20 られたUDPデータグラムを解じ、単型で認当1の もれたUDPデータグラムを解じ、単型で認当1の 「0102」また。全世級初の特別でライーを制計する の発酵と利用している。 の制能と同様に、UDPデータグラムによるフィーマッ トを担手さ

(0103) ヤウかち、受信装置に関する制御パケット は、表がほぶすように、オペレーションコード*の次の 1011は、パワー間停を影味、「ジゼパワーロド FE、11 はパワーのドを選まする。オペレーション コード*の次の102 *にかびは、プロゼイサネットの選択、11* は1日EE 13 94の選択を動物が、 からが展別、11* は1日EE 13 94の選択を動物が、 トにおいても、データバイト数は2パイトである。 (0104)

[89]

Operation Code	データパイト教	非轨
0x0101	2byte	Power@ON/inif 0:OFF 1:ON
0x0102	2byte	メディアの選択 0:Ethernet 1:IEEE1394

【0105】次に、上速したARP/RARPについ て、詳細に説明する。

【0106】アドレス解決プロトコル(sakiness resoluries protect) istell (4. 動物結合による解決を行うので、新しいマシンをコードの得コンパイルなしに付け加えることができ、しから中央データペースを維持するを繋がなく、勢中かって指文が自なが発力を構動としている。ARPは、状化付けの表を維持しなくてすむよう。動物にアドレスを結合させる下しいへルのプロトコ

ルを使用することを選択したのである。

【0107】図4中のAに示すように、ARPを用いた 独的結合においては、ホストAがIPアドレスIBを解 決しようとするときは、特別なパケットをプロードキャ ストし、1Pアドレス1Bのホストに物理アドレスPB を答えるように要求するものである。因4中のBEで ように、Bを含む全てのホストが要求を受け取るが、ホ ストBCががその1Pアドレスを譲渡し、物理アドレス を含んだ原準を受け、Aは延率を Dの物理ツードレス アドレスを知り、そのアドレスを使ってインターネット バケットを BE は確認と

【0108】このように、ARPは、あるホストが同じ 物理ネットワーク上の相手ホストの物理アドレスを、相 手の1Pアドレスを与えるだけで見つけられるようにす もものである。

【0109】ARPと他のプロトコルとの関係について は ARPはIPアドレスを無難アドレスに対応づける 機構の可能性の一つである。いくつめのネットワーク技 前ではこれを必要としないことも見てきた、大陸の は、もし全てのネットワークハードウェアが1Pアドレ スを認識するようにできれば、ARPは全く必要をいいと いうことである。したがって、ARPはハードウェアが とのような下位レベルにおけるアドレス機構を削りてい ても、その上に乗しいアドレス機構を剥せるだけで

【0110】このように、ARPは基盤となっているネ ・トワークの物理アドレッシングを配す下低レベルアロ トコルであり、ネマシン仁能の1Pアドレスを割り当 てることができるようにする。ARPは物理ネットワー クシステムの一部であり、インターネットアロトコルの 一幅ではないと考えられる。

A.

【0111】ARPのカプセル化と議例については、A RPメッセージがあるマシンから他のマシンへ伝わると き、それらは物理フレームに入れられて運ばれなければ ならない、図5は、ARPのメッセージがフレーム中の データ部分に入れられて運ばれることを示している。

(0.1.2.) ARPのメナモージを落ぶフェーを追溯 さたのか。 遠路は特別・億ケールへ・グサのク イフス (ールドに削り着て、ARPメナモージ目はは、 に影響すると、キャトワーツソフトウス・アはフレースタ との対策に対いて、ARPを基ですべてのフレームに対 に、サース・アントラン・アントラン・アントー に、サース・アントラン・アントー に、サース・アントラン・アントー に、サース・アントラン・アントー に、サース・アントラン・アントー に、サース・アントラン・アントー に、サース・アントー に、サース・アントラン・アントー に、サース・アントラン・アントー に、サース・アントラン・アントー に、サース・アントー に、アントー

[01] 3] ARPのフォーマットについては、大部分のプロールなど構造や、ARPがウットに対きってスーマットのヘッグを持たさい、その代わりARPが継ゃなネットワーク技術で使えるようにするために、アドレスを含むフィールドの長さは、ネットワークの機能は、なかしたいる。しかしたがら、任意のARPを継ぎする機能することができるように、ヘッドは美術に行る状態が、イールドを含べいる。アドレスの長さを撤定する観定フィールドを含べいる。

【01141実際、ARPメッセージフォーマットは、 任意の物理アドレスと任意のプロトコルアドレスで使用 可能できるほど一般的定制が全している。表10の何 は、4オクテット県の1Pプロトコルアドレスを解除す るときの、イーサネ・トルードウェブ作用いられる28 オクテットのARPのメッセージフォーマットを示して いる。ここでは物理アドレスは48ビット、6オクテット投である。

[0115]

【表10】

0		В	16	24	3
HARDWARE TYPE		PROTOCOL TYPE			
HLE	N	PLEN	OPERATION		
		SENDER HA	(octet	s O -3)	
SEND	ER HA	(octets 4-5)	SEN	P (octets 0	-1)
SEND	ER IP (octeis 2-3)	SEND	ER HA (octels 4	-3)
		TARGET HA	(octet	s 0-1)	П
		TARGET IP	(octets	0 3)	

【0116】 IPアドレスからイーサネットアドレスへ の解除に使われるARPR/ARPメッセージのフォー マットの種、フィールドの長さはハードウェアアドレス とプロトコルアドレスの長さに依存し、イーサネットア ドレスに対しては6オクテットであり、IPアドレスに 対しては4オクテットである。

【0117】なお、RARPは、同じメッセージフォー マットをつかう別のプロトコルである。

【0118】表10は、この本を選して使われる原準の フォーマット、目化に4カクテットがの楽してARPを 示している。不幸にして、ほかのが部分のでロトコルと は確全り、ARPパケット中の可変とフィードは32 ビット境界ときがした整合会とである。データイプラクム を扱うのを難しくしている。たとえば、「SENES 別" を名待けられている近過音の一トドウェアドト又は6 つの連続したオクテットを占めるが、ダイアグラムでは 学社にかたでいる。

【O 1 1 9 】 "HARDWARE TYPE " フィールドは送信者が 答えを求めているハードウェアインターフェースタイプ を示す。これはイーサネットに対しては値1である。同 様に、 "PROTOCPL TYPE " フィールドは送信者が与えら F位レベルプロトコルアドレスの値を指定する。これは IPアドレスに対しては08001gを含んでいる。 *OP BLATION "フィールドは、ARP要求(1)、ARP応 答(2)、RARP要求(3)、RARP応答(4)を 示す。 "HLEN" フィールドと "PLEN" フィールドは物理 ハードウェアアドレスの長さと上位プロトコルアドレス の長さを示し、ARPが任意のネットワークで使えるよ うにしている。送信者は、そのハードウェアアドレスと I Pアドレスがわかっていれば、 "SENDER HA" フィー ルドと "SENDER IP" フィールドでそれらを与える。 【0120】要求を作成する際、要求者は対象となって いるIPアドレス (ARP) もしくはハードウェアアド レス (RARP) を "TANGET HA" フィールドと "TANG ET IP"フィールドを用いて与える。対象となっている マシンは応答する前に、かけている間ドレスを埋め、 "TABGET" と "SENDER" の組を入れ換え、 "OPERATIO

"TMMET"と"SEMME"の超を入れ換え、"UPERATIO が"を応答に変える。従って、応答は元の要求をしたも のの1 Pアドレスとハードウェアアドレスを、結合が求 かられていたマシンの1 Pアドレスとハードウェアアド レスとともに減ぶ。

(0122) マンセは、ARP乗転をプロードキースト して、他のマシクのルードウェアドレスを見つけだす ために、ARPを使う、その要素はピハードウェアアド レスが必要でマシンの11か含まれている。キットワー ノか全てのマンンがARP要素を受け抜る。乗差がマ シンの11アドレスを一致した場合には、そのマシンが を要なハードウェスアドレスを含んだ証券を選びである。 ある統一のマシンだ当てられ、プロードキャスト ではない。

【0123】ARPを効率的にするために、各マシンは IPアドレスから物理アドレスへの結合をキャッシュし ている。インターネットトラフィックはあるマシン間の 一道のやりとりから構成される側のが大きく、キャッシュは大部分のARPプロードキャストを解除する。

【0124】以上説明したように、本実施の承継は、デ ジタル電温放送とインターネットの技術に注目し、陶量 必認の受信器とコンピュータを接続するためつ高品装置 に関し、詳しくは、コンピュータ上から商量放送の受信 器を削りたり、本装置とコンピュータ間でつ声値を行 きための、通貨プロトコルに関するものである。

フたのの、地部ンリアルに関するものである。 (4)125] すなわち、本実験が際地は、南夏県職を利 用する商星景態。または設度道底において、類世受信器 から出力されたデータを受信し、バーソナルコンピュー タの外部インターフェース次面であり、このインターフェース装 変とバーソナルコンピュー開める場合を行い、1Pデー

[[8]3]



利用/行っトの基本フォーマット

タグラムまたはMPE G 2のアライベートセクションレ ベルの復号を行うものである。また、上記インターフェ ース装置及び衛星受信器にて構成される受信装置に関す るものである。

【0126】なお、本実施の形態においては、外部にデータグラムを出力する相手としてパーソナルコンピュータを得ましたが、本を明はこれに限定されるものではない。何えば、データグラムの記録/再生を行うサーバに接続することができる。

[0127]

【9月の効果】上述のように、本発明によると、衛星受 信器のインターフェースの規格に依存することなく、コ ンピュータの汎用的なインターフェースと接続すること ができるようになる。

【0128】また、コンヒュータ部のインターフェースの解解が少なくなるため、多くのアークテクチャのマシン、水ベレーティングシステム (operating system: 0 5) においても利用可能となる。例えば、アークステーション、バーソナルコンヒュータといったアークテクチャの違いや、OSの海に占付的できる。

【0129】さらに、本発明は、双方向通信を行う通信 概器や放送系の機能拡張機器、関えば、データの保存、 いむゆるMDへの経済、いわゆるDVDへの経面に応用 することができる。

【図画の簡単な説明】 【図1】受信装置の概略的な構成を示すブロック図であ

【図2】受信装置の各部におけるパケットのデータの構成を示す目である。

【図3】制御パケットの基本フォーマットを示す図である。
【図4】ARPの動的解決を説明する図である。

【図5】ARPのカプセル化を説明する図である。 【符号の説明】

11 衛星受信器、20 インターフェース装置、21 入力用インターフェース器、22 分離部、23 デ パケタイザ、24 復号器、25 CPU、26 出力 用インターフェース器、31 パーソナルコンピュータ

[図5]



物理キットワークフレーム中にカプセルセスれたARPメッキーツ

